PATENT ABSTRACTS OF JAPAN

(11)Publication number:

2000-305906

(43)Date of publication of application: 02.11.2000

(51)Int.CI.

G06F 15/16 G06F 12/00 G06F 15/177

(21)Application number: 11-111822

(71)Applicant: HITACHI LTD

(22)Date of filing:

20.04.1999

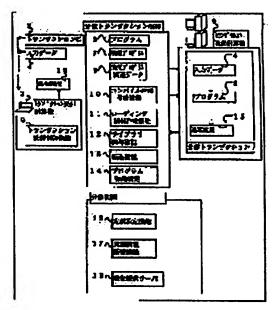
(72)Inventor: SAKURAI NAOKI

(54) DECENTRALIZED TRANSACTION CONTROLLER

(57) Abstract:

PROBLEM TO BE SOLVED: To eliminate the need for the batch updating operation of programs of multiple computers and to facilitate decentralized transaction control by converting and distributing a transaction program together with a precondition program when the transaction is received, and running the program and obtaining its process result.

SOLUTION: When a transaction receiving computer 2 receives a transaction name 3 as a decentralized transaction request and input data 4, a transaction reception control function 5 searches for the program 6 corresponding to the received transaction and a compilation information generating function 10 converts the program into an operable format by a transaction operation computer 9. Then a transfer function 13 transfers the program to a transaction operating computer 9 together with the precondition program 7 and precondition program relative data 8 and a program operating function 14 sets input data 4 in the program 6



and runs the program. The process result 15 is sent back to the transaction reception control function 5.

LEGAL STATUS

[Date of request for examination]

19.03.2003

[Date of sending the examiner's decision of rejection]

[Kind of final disposal of application other than the examiner's decision of rejection or application converted registration]

[Date of final disposal for application]

[Patent number]

[Date of registration]

[Number of appeal against examiner's decision of rejection]

(19)日本国特許庁 (JP)

(12) 公開特許公報(A)

(11)特許出願公開番号 特開2000-305906 (P2000-305906A)

(43)公開日 平成12年11月2日(2000.11.2)

(51) Int.Cl. ⁷		戴別記号	FI	テーマコート* (参考)
G06F	15/16	620	G06F 15/16	620F 5B045
	12/00	518	12/00	518A 5B082
	15/177	670	15/177	670B

審査請求 未請求 請求項の数2 OL (全 14 質

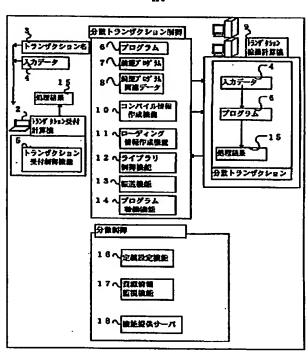
		西立町水 木耐水 耐水坝の数2 OL (全 14 頁)
(21)出願番号	特顧平11-111822	(71)出額人 000005108
(22)出廣日	平成11年4月20日(1999.4.20)	株式会社日立製作所 東京都千代田区神田駿河台四丁目 6 番地
		(72)発明者 桜井 直樹 神奈川県横浜市戸塚区戸塚町5030番地 株 式会社日立製作所ソフトウェア事業部内
		(74)代理人 100075096 弁理士 作田 康夫
		Fターム(参考) 58045 BB47 CC01 CC04 HH02 58082 GA02 HA05

(54) 【発明の名称】 分散トランザクション制御装置

(57)【 要約】

【 課題】選んだ計算機のCPUアーキテクチャに合わせ プログラムを変換し、前提プログラムと共に転送を行い プログラムを稼働させ演算結果を得る事を可能とし、分 散トランザクション制御の容易化する。

【解決手段】計算機割当手段として、トランザクション 稼動前に、計算機毎の利用最大負荷とトランザクション 毎の利用負荷を定義し、トランザクション要求発生時に は利用計算機の利用中負が最も余裕のある計算機を割当 てる手段、現在の計算機負荷状況の配布回収手段、利用 計算機を個別定義とグループ定義する手段を設ける。 **1**



【特許請求の範囲】

【 請求項1 】分散トランザクションを利用する際、プロ グラムをCPUアーキテクチャに合わせて変換し前提プ ログラムと共に配布する環境作成作業と、トランザクシ ョンにデータを与え稼働させ演算結果を得るトランザク ション処理を、トランザクション要求受け付け後に一連 の流れで自動処理できる事により、分散トランザクショ ン制御を容易にする装置であって、トランザクション要 求を受け付ける手段と、該当トランザクションプログラ ムを稼働するCPUアーキテクチャに合わせてソースプ 10 ログラムを変換するコンパイル手段と、プログラム及び 入力データのローディング情報を作成する手段と、変換 したプログラムと前提プログラムを保存するライブラリ によりプログラムの再利用と再配布を行う手段と、変換 したプログラム及びデータとプログラムの前提プログラ ムと演算結果を計算機に転送する手段と、プログラムを 稼働する手段を具備し、トランザクションを受付けると 該当トランザクションプログラムを変換し前提プログラ ムと共に配布し稼働させ処理結果を得る事を特徴とする 分散トランザクション制御装置。

【 調求項2 】 請求項1 記載した分散トランザクションの管理機能となる手段に対し、グループ割り当てした複数の計算機から最適な計算機を自動的に割当てる分散制御を行う装置であって、定義情報に計算機毎の利用最大負荷とトランザクション毎の利用負荷を定義する手段と、現在の利用中負荷の状況を示す資源情報を収集配布する手段と、資源情報からグループ割当てした複数の計算機から移働負荷の空き状況が最大である計算機を探し出し割当てる手段を持ち、請求項1 記載の機能として利用する計算機を自動割当管理する事を特徴とする分散トラン 30 ザクション制御装置。

【発明の詳細な説明】

[0001]

【 発明の風する技術分野】本発明は、複数計算機を使用した分散トランザクション処理に関わり、特に分散トランザクションプログラムの稼働制御及び分散トランザクション管理機能の分散制御に関する。

[0002]

【 従来の技術】従来の分散トランザクション処理手法としては、複数の計算機のトランザクション機能を連携利 40 用する事により、計算機の負荷を分散する手法が一般に知られている。分散トランザクション処理手法は、複数の計算機のトランザクション機能を連携利用する事により、計算機の負荷を分散するものである。この手法では、トランザクション稼働前に、前提プログラムを用意し複数の計算機のCPUアーキテクチャに合わせてプログラムを変換させ 分散処理機能を持つ計算機に転送する環境作成準備作業が必須である。

【 0003】特開平5 —173988 号公報(分散処理 方式及び該分散処理に適用されるトランザクション処理 50

方式)では、それぞれの計算機のサービス管理部は、クライアント・プロセスの要求サービスの問い合わせに対してどのサーバ・プロセスが実行可能か判断し該当するサーバ・プロセスに対し前記通信処理部を用いてサービスを要求することを特徴としているが、実行可能状態である事が前提であり、プログラムを事前に計算機に転送する事が必須である。

【0004】一方、プログラムの配布を行う手法では、 定義した時刻にバージョンアップしたプログラムを配布 しアプリケーションとして登録する手法である。特開平 8-179936号公報(プログラム管理システム)で は、プログラムを転送しインストールを行いバージョン 管理はするが、トランザクションを受付た後でトランザクション処理を行う機能を持たない。

【 0 0 0 5 】たとえば、分散トランザクションプログラムをバージョンアップする場合には、プログラムを変換し稼働計算機に転送後に稼働させ稼働結果を得る一連の作業をトランザクション要求を元に作動する事ができない為、分散トランザクション稼働予定の計算機全てに対しトランザクションを未稼働の状態にしてバージョンアップしたプログラムを一括配布し、定義した時刻に稼働する必要があり、複数計算機に対する多大な注意と管理工数がかかる為、分散トランザクションの制御手法の容易化が求められていた。

[0006]

【 発明が解決しようとする課題】上記従来方式である、 分散トランザクションの手法では複数計算機に対し一括 してCPUアーキテクチャ毎に、分散トランザクション プログラムを配布し稼働する稼働環境作成作業が必要で あり、利用者に対し大変な負担を残していた。

【 0007】本発明の目的は、分散トランザクション処理をする計算機に対し稼動環境作成作業をする事なく、トランザクション要求を受け付けた時点で分散トランザクションプログラムを稼働する稼働負荷の空き状況が最大である計算機を選び、選んだ計算機のCPUアーキテクチャに合わせてプログラムを変換し前提プログラムと共に、転送を行う稼動環境作成作業を行い、プログラムを稼働させトランザクション処理を行い演算結果を得る事ができる事により、計算機の利用負荷に応じて別の計算機に対しプログラムを転送し稼働結果を得る事が可能となり複数計算機のプログラムの一括更新作業が不要にし、分散トランザクション制御を容易にする事を目的としている。

[0008]

【 課題を解決するための手段】上記目標を遠成する為には、ユーザは、トランザクションプログラム毎に、プログラム変換方法と利用計算機をグループ指定する。トランザクション要求を受け付けた時点で、トランザクションを受け付ける構成要素と、受付けたトランザクションに対するプログラム変換方法と利用計算機のグループを

探し、探し出した計算機のグループから分散トランザクションプログラムを稼働する稼働負荷の空き状況が最大である計算機を選び出し計算機を割り当てる構成要素と、選んだ計算機のCPUアーキテクチャに合わせてプログラムを変換する構成要素と、前提プログラムと共に転送する構成要素とプログラムを稼動する構成要素と、演算結果を転送する構成要素により演算結果を得る事が可能となり、容易に分散トランザクション環境を構築する事が可能となった。指定計算機グループから選択割当てする為、分散トランザクション環境の構築変更が容易 10になった。

[0009]

【 発明の実施の形態】以下本発明による分散トランザク ション制御装置の実施例を図面を参照しつつ説明する。 【0010】(1)分散トランザクション制御装置概要 図1 に本発明による分散トランザクション制御装置1 の 実施例のシステム構成図を示す。分散トランザクション 制御装置1は、トランザクション受付計算機2で、分散 トランザクション要求となるトランザクション名3及び 入力データ4を受付けると、トランザクション受付制御 20 機能5 により 受付けたトランザクションに該当するプロ グラム6を探し、コンパイル情報作成機能10によりト ランザクション稼働計算機9で稼働可能形式に変換し、 ローディング情報作成機能11によりプログラム6と入 カデータ4 のローディング情報を作成し、ライブラリ制 御機能12により再変換防止の為に変換情報を保存し、 前提プログラム7と前提プログラム関連データ8と共に 転送機能13によりトランザクション稼働計算機9に転 送しプログラム稼働機能1.4 によりプログラム6 に入力 データ4を設定し稼働させ、処理結果15をトランザク 30 ション受付制御機能5に返信し、プログラムに処理結果 を返す。

【0011】上記したトランザクション制御を行うコンパイル作成情報機能10とローディング情報作成機能11とライブラリ制御機能12とプログラム稼働機能14の分散制御の為、定義設定機能16により稼働場所をグループ定義し、資源情報監視機能17により現在の負荷情報を管理し、トランザクション受付制御機能5により最も余裕のある計算機をトランザクション稼働場所に割当てる。トランザクション受付制御機能5を持つトラン40ザクション受付計算機2とプログラム稼動機能14を持つトランザクション稼動計算機9の負荷上昇防止の為、プログラム変換を行うコンパイル情報作成機能10とライブラリ情報作成機能11を稼動する機能提供サーバ18を用意する。

【 0012】分散トランザクション制御装置1は、分散トランザクション制御するトランザクション受付制御機能5 コンパイル情報作成機能10 ローディング情報作成機能11 ライブラリ制御機能12 転送機能13 プログラム稼働機能14と、前記機能を分散制御する定義 50

設定機能16 資源情報監視機能17 から構成されている。

【0013】受け付けたトランザクション名3から、分散トランザクション制御装置1の各機能を行う計算機を割りあてるトランザクション受付制御機能5を図2で説明し、図3でソースから実行形式を作成するコンパイル情報作成機能10とローディング情報作成機能11の制御方式の方式を説明し、図4及び図5では作成した情報を保存するライブラリ制御機能12の制御方式を説明する。図6では分散トランザクション制御処理の流れを説明する。図7と図8では、コンパイル情報作成機能10とローディング情報作成機能11とプログラム稼動機能12を分散制御する方式を説明し、図9では、負荷監視情報による計算機割り当て指定方式を説明する。

【 0014】(2)分散トランザクション制御方式 (a)トランザクション受付制御

分散トランザクション制御装置1 は、トランザクションを受け付けると、トランザクション受付制御機能5 により、トランザクション名に対応するプログラムを探す。【0015】トランザクション受付開始前に利用者は、トランザクション名に対応するプログラム情報と利用計算機情報をトランザクション定義情報19及びプログラム変換方法22に定義する。次に、トランザクション名20に対応するプログラム名称21とプログラム変換方法22を定義する。

【0016】プログラム変換方法22として、コンパイル情報作成機能10に渡す情報をコンパイルパラメータ23に定義し、ローディング情報の作成方法としてローディング情報作成機能11に渡す情報をローディングパラメータ24に定義し、プログラムの稼動情報としてプログラム稼動機能14に渡す情報を稼動パラメータ25に定義し、コンパイル情報作成機能10とローディング情報作成機能11とプログラム稼動機能14の稼動計算機情報を機能分散制御情報26に定義し、ソースとコンパイル変換後情報と実行形式のプログラム保管場所をライブラリ制御情報29に定義する。

【 0017】トランザクション受付制御機能5は、受け付けたトランザクション名3に対し上記した定義情報をもとに、対応するプログラム名称21を探し、プログラム変換方法と利用計算機情報を取得し、コンパイル情報作成機能10とローディング情報作成機能11プログラム稼動機能14の稼動場所とパラメータを決定し、変換プログラム情報の保存場所を決定し、各種機能に処理を移す。

【 0 0 1 8 】 図2 の例は、トランザクション名が「 期末 決算処理」のプログラム変換方法を示し、トランザクション処理を行うプログラム名称2 1「 KI MATS U」 を作成する為に、ライブラリ 制御情報2 9 に指定された ソースを、コンパイルパラメータ2 3 とローディングパ ラメータ2 4 を ODBC((=Open Databa se Connectivity: DBの操作機能であり本文ではDB操作情報に変換する意味で用いる。以後 ODBCと記す)を設定し、稼動パラメータ25に優先順序1を設定し、前提プログラム情報27として「PRGーA」を設定し、前提プログラム関連情報28として「DB定義」を設定し、作成したコンパイル変換後情報と実行形式の保存場所をライブラリ制御情報29に設定する例を示す。

【 0019】(b) プログラム6と入力データ4の変換 方式

図3 ではコンパイル情報作成機能10とローディング情報作成機能11の動作を説明する。

【0020】コンパイル情報作成機能10は、プログラムを作成する際のコンパイラ+リンカ33の機能でありアーキテクチャの異なる計算機に合わせて変換する機能を持ち、トランザクション受付制御機能5に指定されたソース形式のプログラム30を、トランザクション定義情報19に指定されたコンパイルパラメータ23を設定しコンパイル変換後情報31に変換する。

【 0021】ローディング情報作成機能11は、プログ 20 ラム実行時にローダ23が行うメモリ 配置情報を作成する機能でありCPUアーキテクチャ毎に異なる情報を作成でき、コンパイル変換後情報31と入力データ4をトランザクション定義情報19に指定されたローディングパラメータ24を設定しローディング情報32に変換する。

【0022】(c)ライブラリ 制御機能

図4では、ライブラリ 制御機能12と、保存再利用する情報の種別と目的を説明する。ライブラリ 制御機能12は、複数回の分散トランザクション起勁要求発生時にプ30ログラム再変換防止の為、ライブラリ 制御情報29の指定場所のライブラリ 制御機能12に変換情報を保存35し、再利用36する。ライブラリ 制御情報29に、プログラム関連としてソース形式のプログラム30コンパイル変換後情報31ローディング情報32を保存し、トランザクション稼働環境として前提プログラム7前提プログラム関連データ8を保存する。

【 0023】ソース形式のプログラム30は、プログラム作成の為保存する。コンパイル変換後情報31は、異なるOSでもコンパイルパラメータが同一時に再利用す 40る為保存する。ローディング情報32は、プログラムを再稼動又は他計算機に転送後稼動する為保存する。前提プログラム7および前提プログラム関連データ8は、分散トランザクションの環境構築の為保存する。

【 0024】図5では、ライブラリ制御情報29を説明する。プログラム情報の保存35及び再利用36時の制御情報として使用し、プログラム情報を保存35時、ライブラリ制御情報29に対しプログラム名称21を設定し、保存するプログラムの変換レベルをプログラム変換レベル37に指定し、変換パラメータ情報としてコンパ 50

イルパラメータ23とローディングパラメータ24を設定し、保存場所38と保存ファイル名39を設定し保存35する。

【 0025】図4の例は、「KI MATSU」プログラムをコンパイルパラメータ23とローディングパラメータ24をODBCに設定し作成したコンパイル変換後情報31を計算機AのC: ¥LI BAにファイル名「KESSAN1.OB」」で保存した設定情報例を示す。

【 0 0 2 6 】(d) 分散トランザクション制御全般の流 10 れ

図6では、分散トランザクション制御全般の流れを説明する。トランザクション受付制御機能5を持つトランザクション受付計算機2が、分散トランザクション要求としてトランザクション名3入力データ4を受付け、トランザクション名3から該当プログラム名称21を検索し、コンパイル作成情報機能10とローディング情報作機能11とプログラム移動機能14の稼動計算機を割当て、処理を要求する。コンパイル情報作成機能10はソース形式のプログラム30をコンパイル変換後情報31に変換し、ローディング情報作成機能11は入力データ4とコンパイル変換後情報31からローディング情報32を作成する。

【0027】ライブラリ制御機能12は、コンパイル変換後情報31及びローディング情報32を、トランザクション要求再発生時の再変換負荷削減の為保存35する。転送機能12は、コンパイル変換後情報31及びローディング情報32と共に、トランザクション稼働環境として前提プログラム7と前提プログラム関連データ8を、トランザクション稼動計算機5に転送する。

【 0028】プログラム稼働機能14は、前提プログラム7を稼動させ、ローディング情報32に変換したプログラムに入力データをパラメータに設定し稼働させ、処理結果15を得る。転送機能12は、処理結果15をトランザクション受付制御機能5に返信し、処理結果15をプログラムに戻しトランザクション処理を完了する。 【 0029】(3)計算機割り当て制御

分散トランザクション制御装置1は、コンパイル情報作成機能10とローディング情報作成機能11とライブラリ情報作成機能12とプログラム稼動機能14の計算機割当て時に、固定割当方法とグループ割当方式を持つ。 図7では固定割当方式を説明し、図8ではグループ割当方式を説明し、図9では計算機の稼働負荷情報及び配布通知方法と計算機割り当て方式を説明する。

【 0030】(a) 計算機固定割り当て制御 図7では、前記した分散トランザクション制御装置1の コンパイル情報作成機能10とローディング情報作成機能11とプログラム稼動機能14の稼動計算機を固定割 当する為に、トラザクション定義情報19の機能分散制 御情報26の定義内容と制御方式を説明する。

【0031】機能分散制御情報26に、コンパイル情報

作成機能10の稼動計算機をコンパイル情報作成機能稼働場所40に指定し、ローディング情報作成機能11の稼動計算機をローディング情報作成機能稼働場所41に指定し、プログラム稼動機能14の稼動場所を分散トランザクション稼働場所42に指定する。作成したコンパイル変換後情報31とローディング情報32の保存場所は、機能分散制御情報26のライブラリ制御情報29に指定する。

【 0032】 高負荷になるトランザクション受付制御機能5を持つトランザクション受付計算機2とプログラム 10 稼動機能を持つトランザクション稼動計算機5以外に負荷分散する為にプログラム変換のみを行う機能提供サーバ18として利用する事が可能である。図6の例では、ODBCが必須であるトランザクション処理を行う計算機として、トランザクション受付を計算機Aで行い、トランザクション稼動を計算機Bで行い、トランザクション処理の負担軽減の為プログラム変換作業を行う機能提供サーバとして計算機Cを割当てた例を示す。

【 0033】(b) 計算機グループ割り当て制御 図8では、コンパイル情報作成機能10とローディング 20 情報作成機能11とプログラム稼動機能14を計算機グ ループから割り当てる。トランザクション受付制御機能 5と機能分散制御情報26への設定内容と制御方式を説明する。

【0034】機能分散制御情報26に、コンパイル情報作成機能10とローディング情報作成機能11とプログラム稼動機能14の稼動場所をグループ指定する為、分散トランザクション稼動グループ43を指定する。分散トランザクション稼動グループ43には、グループ識別子として稼動グループ名44を指定し、コンパイル情報 30作成機能10の稼動計算機グループをコンパイル情報作成機能がループ45に指定し、ローディング情報作成機能11の稼動計算機グループをローディング情報作成グループ46に指定し、プログラム稼動機能12の稼動計算機グループをブログラム稼動がループ47に指定する。

【0035】計算機のグループ情報として計算機グループ情報48には計算機グループ名49を指定し、計算機のアドレス情報など計算機管理情報50に設定する。作成したコンパイル変換後情報31とローディング情報32の保存場所は、機能毎の計算機グループ情報48のライブラリ制御情報29に指定する。

【0036】トランザクション受付制御機能5は、受け付けたトランザクション名3から、該当するプログラムの変換方法22及び稼動計算機情報を機能分散制御情報26から見つけ、プログラム稼動機能グループ47に指定された複数の計算機から利用負荷の余裕が最大の計算機をプログラム稼動機能14として割当て、保存場所を示すライブラリ制御情報29を元にコンバイル情報作成機能段動グループ45からコンバイル情報作成機能10

を割当てローディング情報作成機能稼動グループ46からローディング情報作成機能11を割当てる。図7の例は、プログラム変換するタイプが複数ある使用例を示す。

【 0037】(c) 資源情報による負荷監視と 計算機割り 当て方式

図9を用いて、計算機の利用負荷状況を示す資源情報51と、資源情報51の収集配布を行う資源情報監視機能17を説明する。利用者は、分散トランザクションの稼働負荷値として計算機割当機能18を持つ計算機のプログラム変換方法22にプログラム利用負荷54を設定し、計算機側の情報として計算機名称55と利用上限として最大利用負荷56を設定する。

【0038】トランザクションの稼働中は、稼動中利用 負荷合計57に、稼動しているトランザクションのプロ グラム利用負荷54の合計値を設定し、稼動分散中トラ ンザクション数59を設定する。最大利用負荷56から 稼動中利用負荷合計57を減算した値が計算機の余裕度 を示す。トランザクション受付制御機能5は、計算機の 余裕度が最大の計算機をトランザクション稼動計算機9 に割り当てる。差が同じ場合は、稼動分散中トランザク ション数58の少ない計算機を負荷が低い計算機と判断 する。

【 0039】資源情報52の配布手段は、トランザクション稼働計算機9から計算機割当機能18に通知52する方法. 計算機割当機能18からトランザクション稼働計算機9を調査53する方法. 機能提供サーバ18で一括管理する方法がある。資源情報51は、トランザクション稼働計算機9の利用負荷状況としてトランザクション受付制御機能5に配布されトランザクション稼動計算機9を決定基準となる。

【 0040】(4) 処理の流れ 次に処理の流れを、説明する。

【 0 0 4 1 】(a) 処理概要

図10では、処理概要を示す。分散トランザクション要求を受付ける前に、計算機の利用の仕方とトランザクションの稼働方法を定義設定機能16を用い定義する。定義設定機能16詳細は図11にて説明する(100

1)。プログラム情報としてプログラム変換方法22の ライブラリ 制御情報29にソースを保存する。(100 2)。作業終了後に、分散トランザクション要求受け付けを開始する(1003)。

【 0042】トランザクション受付制御機能5は、受け付けたトランザクション名3を定義しているトランザクション定義情報19を探す。次にプログラム変換方法22から余裕度が最大であるトランザクション稼動計算機を探し、プログラム変換方法を決定し、コンパイル情報作成機能10とローディング情報作成機能11とプログラム稼動機能14の計算機の稼動場所を割り当てる。

50 【 0 0 4 3 】トランザクション受付制御機能5 の詳細は

機情報50に設定し、コンパイル変換後情報31とロー

ディング情報3 2 保管場所をライブラリ 制御情報2 9 に 設定する(1110)。

【 0 0 5 1 】(c) トランザクション受付制御機能5 の 処理の流れ

図12はトランザクション受付制御機能5の処理の流れを示した図である。トランザクション受付制御機能5は、受け付けたトランザクション要求のトランザクション名3を定義しているトランザクション定義情報19を探す(1201)。次にソース形式のプログラム30より新しく作成したローディング情報32の記録情報が機能分散制御情報26に設定してあるプログラム変換方法22を全て検索し(1202)、発見時と未発見時とで処理を分ける(1203)。

【0052】新しいローディング情報32の発見時には、ローディング情報32が有るプログラム変換方法22から、トランザクション稼動の余裕度が最大値であるトランザクション稼動計算機9を探し、利用するプログラム変換方法22および機能分散制御情報26を決め(1204)、プログラム稼動機能14の計算機を決める(1205)。新しいローディング情報32の未発見時には、受付けたトランザクション名3を定義しているプログラム変換方法22からソース形式のプログラム30より新しく作成したコンパイル変換後情報31の記録情報が機能分散制御情報26に設定してあるプログラム変換方法22を全て探す(1206)。

【 0053】次に、新しいコンバイル変換後情報31の発見時と未発見時とで処理を分ける(1207)。新しいコンパイル変換後情報31の発見時には、コンパイル変換後情報31を探せた定義からトランザクション稼動 の余裕度が最大であるトランザクション稼動計算機9を探し利用するプログラム変換方法22および機能分散制御情報26を決め(1208)、プログラム稼動機能14とローディング情報作成機能11の稼動計算機を決める(1209)。

【0054】新しいコンパイル変換後情報31の未発見時は、受け付けたトランザクション名3を定義しているプログラム変換方法22からトランザクション稼動計算機9を探し利用するプログラム変換方法22 および機能分散制御情報26を決め(1210)、プログラム稼動機能14とローディング情報作成機能11とコンパイル情報作成機能10の稼動計算機を決める(1211)。以上の処理で今後の処理をする計算機を決める。

【 0055】(d) コンパイル情報作成機能 図13にコンパイル情報作成機能の処理の流れを説明する。コンパイル情報作成機能9は、受け付けたコンパイル変換後情報31の作成要求が分散トランザクション稼動グループ48指定時と個別指定時で処理を分ける(1301)。グループ指定時は、コンパイル情報作成機能

図12にて説明する(1004)。コンパイル情報作成機能10の指定が有る場合コンパイル情報作成機能10にてコンパイル変換後情報31を作成する。コンパイル情報作成機能13の処理詳細は図13にて説明する(1005)。ローディング情報作成機能11指定時は、ローディング情報作成機能11でローディング情報32を作成する。

【 0044】ローディング情報32の処理詳細は図14にて説明する(1006)。以上の動作でトランザクションの稼働情報作成が終了し、プログラム稼働機能14にてプログラムを稼働する(1007)。プログラム処理結果15をトランザクション受付制御機能5に転送し(1008)、処理結果15をプログラムに戻し(1009)トランザクション要求を終了する。

【 0045】(b) 定義設定機能16の処理の流れ 図11では、計算機の利用の仕方とトランザクションの 稼働方法を定義する定義設定機能16の処理の流れを説 明する。

【 0046】トランザクション定義情報19として、トランザクション名称20とプログラム名称21を設定す 20る(1101)。次にトランザクション定義情報19に全てのプログラム変換方法22を指定する(1102)。プログラム変換方法22にコンパイルパラメータ23とローディングパラメータ24と稼動パラメータ25と前提プログラム情報27と前提プログラム関連情報28とライブラリ制御情報29を設定する(1103)。

【0047】次にプログラム変換方法22に全ての機能 分散定義情報26を指定する(1104)。計算機分散 利用の為、機能分散定義情報26には、計算機の個別指 定とグループ指定がある(1105)。計算機個別指定 時、機能分散制御情報26のコンパイル情報作成機能稼 動場所40とローディング情報作成機能稼動場所41と 分散トランザクション稼動場所42に個別に計算機を指 定する(1106)。

【 0048】次にコンパイル変換後情報31とローディング情報32保管場所を、機能分散定義情報26のライブラリ制御情報29に設定する(1107)。計算機グループ指定時、機能分散制御情報26の分散トランザクション稼動グループ43を設定する(1108)。

【0049】次に分散トランザクション稼動グループ43に、コンパイル情報作成機能10の稼動計算機のグループ情報をコンパイル情報作成機能グループ45に指定し、ローディング情報作成機能11の稼動計算機のグループ情報をローディング情報作成作成機能グループ46に指定し、プログラム稼動機能14の稼動計算機のグループ情報をプログラム稼動機能14の稼動計算機のグループ情報をプログラム稼動機能グループ47に指定する(1109)。

【0050】次にグループの個別計算機情報として、計算機グループ情報48に、計算機のアドレス情報を計算 50

グループ45の計算機グループ情報48のライブラリ制 御情報29 に指定するソース形式のプログラムの保管場 所を探す(1302)。個別指定時、機能分散制御情報 26のライブラリ制御情報29からソース形式のプログ ラムの保管場所を探す(1303)。

【 0056 】次にソース形式のプログラム30の保管場 所の自計算機の有無により処理を分ける(1304)。 自計算機にソース形式のプログラム30が無い場合は、 ソース形式のプログラム30の保管場所のコンパイル情 報作成機能10に処理を移す(1305)。自計算機に 10 ソース形式のプログラム30が有る場合は、コンパイル パラメータ23を設定してコンパイル変換後情報31を 作成し(1306)、コンパイル変換後情報31をライ ブラリ 制御情報29 の指定場所に転送機能13にて転送 し(1307)、ライブラリ 制御機能12 に保存し(1 308)、ローディング情報作成機能11に処理を移す $(1309)_{a}$

【 0057】(e)ローディング情報作成機能

図14にローディング情報作成機能11の処理の流れを 説明する。ローディング情報作成機能11は、受付けた 20 ローディング情報32 作成要求が分散トランザクション 稼動グループ48 指定時と個別指定時で処理を分ける (1301)。グループ指定時、ローディング情報作成 機能グループ46の計算機グループ情報のライブラリ制 御情報29の設定情報であるコンパイル変換後情報31 の保管場所を探す(1402)。個別指定時、機能分散 制御情報26のライブラリ制御情報29からコンパイル 変換後情報31の保管場所を探す(1403)。

【0058】次に、コンパイル変換後情報31保管場所 の自計算機の有無で処理を分ける(1404)。自計算 30 機にコンパイル変換後情報31が無い場合、コンパイル 変換後情報31保管場所のローディング情報作成機能1 1に処理を移す(1405)。自計算機にコンパイル変 換後情報31が有る場合、ローディングパラメータ24 を設定してローディング情報32を作成し(140 6)、ローディング情報32をライブラリ制御情報29 の指定場所に転送機能13を用いて転送し(140 7)、ローディング機能11に保存し(1408)、ト ランザクション稼動機能に処理を移す(1409)。

【 0059】(e)プログラム稼動機能 図15にプログラム稼動機能14の処理の流れを説明す る。トランザクション稼動要求を受けたプログラム稼動 機能14は、利用中負荷状況を示す稼動中利用負荷合計 57に利用負荷54を加算し(1501)、前提プログ ラム関連データ8を設定し前提プログラム7を起動し (1502)、ライブラリ制御情報29の指定場所から ローディング情報を読出し(1503)、稼動パラメー タ25と入力データ4を設定し分散トランザクションを **稼動し(1504)、トランザクション処理終了後に稼** 05)、処理結果をトランザクション受付制御機能5に 転送し(1506)、処理をトランザクション受付制御

[0060]

【 発明の効果】従来、分散トランザクション環境を作成 する際に、稼働環境の事前作成が必要であり利用者に対 し大変な負担を残していた。本発明では、計算機に対し 事前にプログラムの稼働環境を整備しなく てもトランザ クション要求発生時に、分散トランザクションプログラ ムを稼働する負荷の空き状況が最大の計算機を選び、選 んだ計算機のCP Uアーキテクチャに合わせてプログラ ムを変換し、前提プログラムと共に転送を行いプログラ ムを稼働させ演算結果を得る事が可能になり、分散トラ ンザクション制御が容易になった。

【図面の簡単な説明】

【 図1 】分散トランザクション制御装置1 の概要を示す

【 図2 】トランザクション受付制御機能5を示す図。

【 図3 】コンパイル情報作成機能10とローディング情 報作成機能11を示す図。

【 図4 】ライブラリ制御機能12を示す図。

【 図5 】 ライブラリ 制御情報2 9 を示す図。

【 図6 】分散トランザクション制御処理の流れを示す 図。

【 図7 】機能分散制御(計算機個別割り 当て指定方式) を示す図。

【 図8 】機能分散制御(計算機グループ割り 当て制御) を示す図。

【 図9 】資源情報による負荷監視と計算機割り当て方式 を示す図。

【 図10】分散トランザクション制御装置1の処理の流 れを示す図。

【 図1 1 】 定義設定機能1 6 の処理の流れを示す図。

【 図12】トランザクション受付制御機能5の処理の流 れを示す図。

【 図13】コンパイル情報作成機能10の処理の流れを 示す図。

【 図14】ローディング情報作成機能11の処理の流れ を示す図。

【 図15】トランザクション稼動機能14の処理の流れ 40 を示す図。

【符号の説明】

1 …分散トランザクション制御装置、2 …トランザクシ ョン受付計算機、3 …トランザクション名、4 …入力デ ータ、5 …トランザクション受付制御機能、6 …プログ ラム、7…前提プログラム、8…前提プログラム関連デ ータ、9 …トランザクション 稼動計算機、10 …コンパ イル情報作成機能、11…ローディング情報作成機能、 12…ライブラリ 制御機能、13…転送機能、14…プ 助中利用負荷合計57から利用負荷54を減算し(15 50 ログラム稼働機能、15…処理結果、16…定義設定機

機能5 に移し終了する(1507)。

能、17…資源情報監視機能、18…機能提供サーバ、19…トランザクション定義情報、20…トランザクション名称、21…プログラム名称、22…プログラム変換方法、23…コンパイルパラメータ、24…ローディングパラメータ、25…稼動パラメータ、26…機能分散制御情報、27…前提プログラム情報、28…前提プログラム関連情報、29…ライブラリ制御情報、30…ソース形式のプログラム、31…コンパイル変換後情報、32…ローディング情報、33…コンパイラ+リンカ、34…ローダ、35…保存、36…再利用、37… 10プログラム変換レベル、38…保存場所情報、39…保

存ファイル、40…コンパイル情報作成機能稼働場所、41…ローディング情報作成機能稼働場所、42…分散トランザクション稼働場所、43…分散トラザンション稼動グループ、44…稼動グループ名、45…コンパイル情報作成機能グループ、46…ローディング情報作成機能グループ、47…プログラム稼働機能グループ、48…計算機グループ信報、49…計算機グループ名、50…計算機グループ名、50…計算機イループの分分利用負荷、55…計算機名称、56…最大利用負荷、57…稼働中利用負荷合計、58

【図1】

因1



图2

19 👉 トランザクション定義管領

…稼働中分散トランザクション数。

	#	数定价级	放定例
20 🖍	1	トランザクション名称	期宋決算処理
21 🖍	2	プログラム名称	KIMATSU
22 🖍	3	プログラム変換方法1	UNIX実施
	4	プログラム変換方法 2	PC支換
		:	その他

22 プログラム変換方法

	設定情報	e e
1	コンパイルパラメータ	: ODBC
2	ローディングパラメータ	: ODBC
3	存儀パラメータ	: 優先順序 1
4	接能分散制抑情報	: 定数情報名
5	前提プログラム管係	: PRG-A
6	前提プログラム同語情報	: DB定義
7	ライブラリ制御信報 (ソース/皮肤を情報 実行形式/前提プログラム/ 前提プログラム関連データ)	: 定載情報名

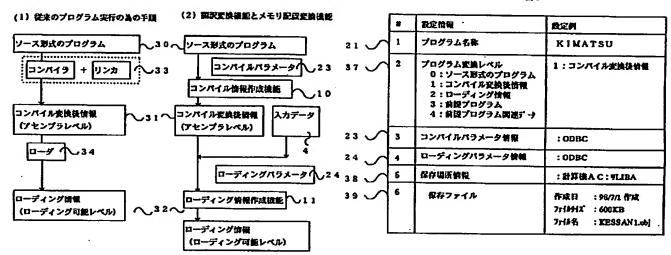
分数トランザクション制料 1528 3522 トランザクション名 Bヘブログラム 幹册計算機 入力データ 7へ 開発プログラム 8へ前提了ログル 同温データ **又力**壳 16 処理結果 10ペランパイル物料 プログラム 作成機能 トランダタション受付 排妝 11 ヘローディング 1 5 物報作成機能 トランザクション 受付制製造船 如政務是 12 ヘライプラリ 分散トランザクション 13~転送機能 14 ヘプログラム 製御建設 **SEMM** 16へ定機器交換設 17へ 資政情報 查视镜值 18へ 機能投資サーバ

【 図3 】

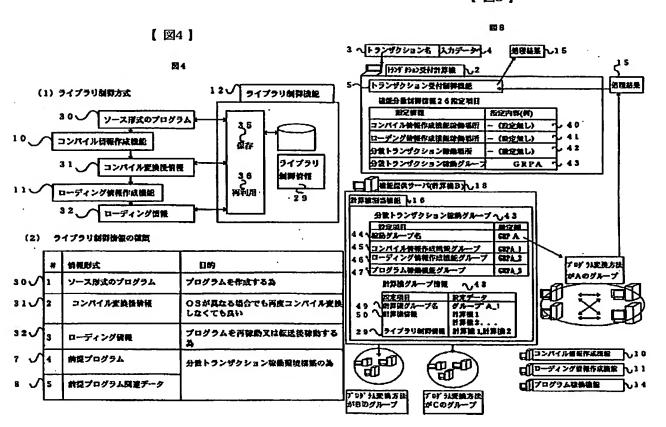
【図5】

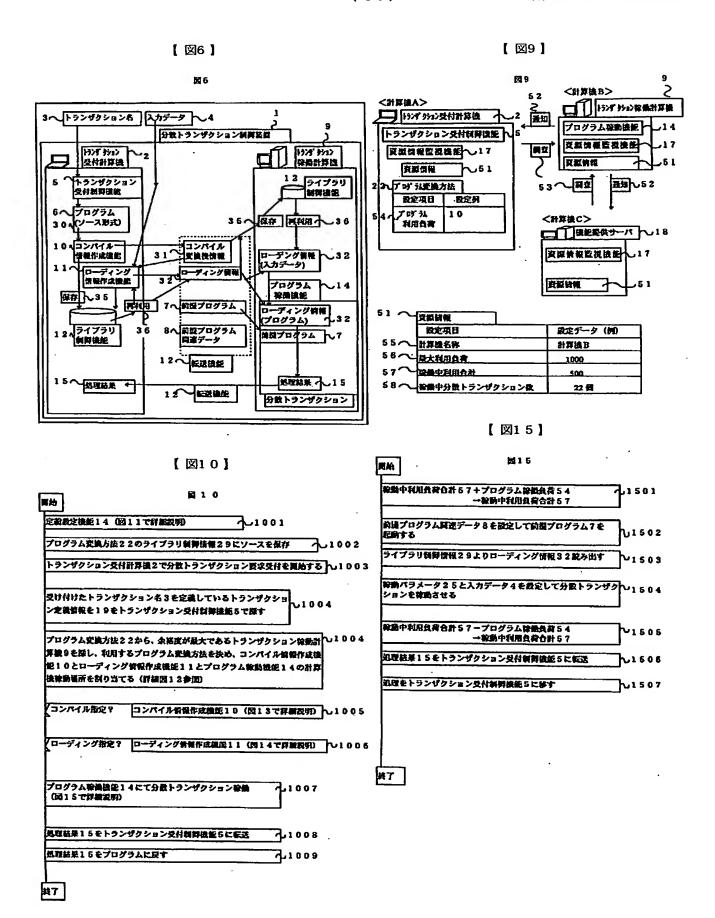
图3

2215

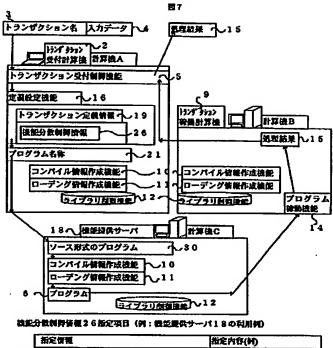


[図8]





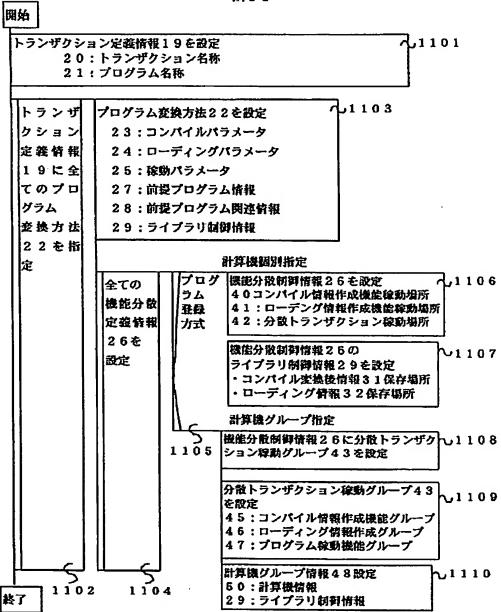
【図7】



	指定價權	指定内容(例)
407	レコンパイル資格作成機能發展場所	計算後C(接能提供サ-A')
41-	。ローデング情報作成地を除機型所	計算後C(後差提供f-A*)
	分散トランザクション辞価場所	計算機B
437	レトランザクション検動グループ	- (設定無し)
29"	ノライブラリ削刺情報(コンパイル安換後情報)	計算後C
29"	<u> イライブラリ解釈技術(ローデング情報)</u>	新貨糧C

【図11】

図11

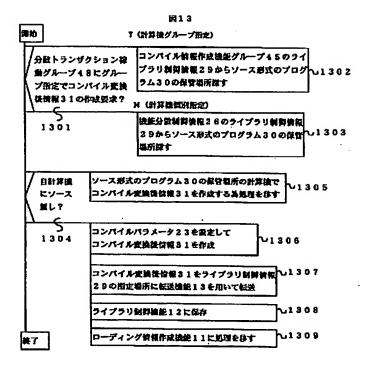


【図12】

図 1 2 開始 M1201 トランザクション要求のトランザクション名3を定義している トランザクション定義情報19を探す ソースより新しく作成した実行形式が設定してあるプログラム変換方法 202 22を探す。 実行形式を探したプログラム変換方法22から、余裕度が最大 実行 であるトランザクション稼動計算機9を探し、利用するプログ し1204 形式 ラム変換方法22と機能分散制御情報26を決める 有り? **∼1205** プログラム徐動機能14の稼動計算機決める ソースより新しいコンパイル変換後情報が設定してる 1203 **L1206** プログラム変換方法22を探す。 変換後情報を探した定義の中から余裕度が最大である **V1208** 変換後 トランザクション稼励計算機9を採し、利用するプロ 情報 グラム変換方法22と機能分散制御情報26を決める 有り? プログラム稼動機能14とローディング情報作成 **№1209** 機能11の稼動計算機を決める 全てのプログラム変換方法22から、余裕度が最大で 1207 **√1210** あるトランザクション稼動計算機9を探し、利用する プログラム変換方法22機能分散制御情報26を 決める プログラム稼動機能14とローディング情報作成 **1211** 機能11とコンパイル情報作成機能10の稼動計 算機を決める

終了

【図13】



【図14】

図14

